## ⑩日本国特許庁(JP)

① 特許出願公開

#### ②公開特許公報(A) 平4-64129

庁内整理番号 @Int. Cl. 5 識別紀号 450 7927-5B G 06 F 9/06

@公開 平成4年(1992)2月28日

4 5 0 3 2 0 7927-5B 7165-5B 12/14 F

密杏請求 有 発明の数 1 (全10頁)

64発明の名称 ソフトウエア管理方式

②特 願 平2-211406

②出 頤 昭58(1983)10月5日

飼特 顔 昭58-186100の分割

@発明者 套 東京都文京区白山1-24-12

東京都文京区白山1-24-12 の出 願 人 桽 杂

弁理士 長谷川 文廣 外1名 70代 理 人

1. 発明の名称 ソフトウェア管理方式

2. 特許請求の範囲

(i) ソフトウェアに対応したソフトウェア固有デ **一夕を格納したソフトウェア記憶手段** 

ソフトウェアの利用者に対応した利用者間有 データを格納した利用者間有データ記憶手段.

上記ソフトウェア固有データと上記利用者間 有データ各々の少なくとも一部のデータを用い

てソフトウェアの利用可否を利定する利用可否 知定手段, 及び.

該利用可否判定手段が利用可と判定した時、

ソフトウェア固有データに対応したデータを格

納するための利用ソフトウェア腹壓格納手段と を備え、

該利用ソフトウェア履歴格納手段の格納内容 は上記ソフトウェア固有データに対応して管理 されていることを特徴とするソフトウェア管理

(2) ソフトウェア固有データとしてソフトウェア

権利者職別符号を備え, 利用者固有データとしてソフトウェア利用条

件を備え、

利用可否制定手段が利用可と到定した時 ツ フトウェア権利者識別符号を利用ソフトウェア 履歴格納手段に格納し、ソフトウェア権利者対 応にそのソフトウェア利用状況を把握可能とし

たことを特徴とする特許請求の範囲第1項記載 のソフトウェア管理方式.

3. 発明の詳細な説明

(a) 技術分野

本発明は、無形財産であるコンピュータ・ブロ グラムやビデオ等のソフトウェアの管理方式に関 し、特にソフトウェアの利用状況をソフトウェア

権利者別などによって把握できるようにしたソフ

トウェア管理方式である。

## 特開平4-64129 (2)

### (b) 発明の背景

近年、データ処理システムの設置と共に限々の 有値でのデスが販売されるようになったが、そ の保護に不完全であり、プログラムの不正利用を かい、この不正利用を助ぐために、特許は、準作 権法更には特別法などが検討されているが、ソフ トウェアという格量反正面って世じた代物に対し ては、何れをとってもの保護ということにつ では、不完全である。これは、即に類形財産へ有 形財産の問題でなく、権利者がその取引を知って いるか否かの問題であり、その点をうまく解決で きるか否かが、この保護を行えるか否かの難とな

# (c) 従来の問題点

ソフトウェア、例えば、コンピュータ・プログ ラムでは一度利用者の事に放るとそれ以降、どの 様にそのプログラムが利用されているかを権利者 は知らず、利用は全く野放しの状態である。この 計能はよを利用しただけ支払うという取引き那麽 をコンピュータ・プログラムについてはとっていないことを意味し、一種の食い返げが許されている の利用料金は高くなってしまうだけでなく、利用である。 不力である。 では、プログラムでいて、フログラムでは、プログラムでついてプログラムを利用するに低物種から、変更を行うソフトウムでつびが、力しコンピュータ・プログラムについてプログラム権利者に振め種かに、健康を行うシステムを社会が提供すれば、健会がより発展することになる。これは、コンピュータ・プログラムの占める重要性が増す得来において、極めて大事な問題である。

コンピュータ・プログラムを含む様本という弦 来における不正行為については、それを助面する ための事故として、電子計事機等のハードウェア に付けされている報書を用い、ソフトウェア員体 にも誘揮機能に相当する符号を付かし、プログラム の実行に関しては、ハードウェア機乗とソフトウ ェアに付きれた概要とを開かし、一致した場合

のみ抜ソフトウェアを実行させるようにして、利 用出来ないようにする手法等はあった。 (権写し て取得されたソフトウェアは機番不一致になるの で実行出来ない。)

しかしながら、その機番管理は大変だし、ましてや、有償ソフトウェアを店頭にて販売しようとすると、実質上その様な機番による方法は採用不可能であった。

#### (d) 発明の目的

従って、本発明の目的は、ソフトウェアの利用 状況を権利者が把握できる様にすることにある。

## (e) 発明の構成

この目的は、ソフトウェアに対応したソフトウェア関系データを捻納したソフトウェア配種手段、ソフトウェアの利用者に対応した利用者関系データを捻納した利用者関系データを記利用者関系データをよりなども一般のデータを用いてソフトウェ

アの利用可否を判定する利用可否料定于段、及び、 該利用可否料定手段が利用可と利定した用、ソフ トゥェア間有データに対応したデータを指摘する たかの利用ソフトゥェア間度結婚手段とを提え、 裁利用ソフトゥェア間度結婚手段の結婚内容は上 記ソフトゥェア間度が必要のでである。 記述というまで間条データと対応して管理される よってすることで連絡される。

## (f) 発明の実施例

第1回は、未発明のソフトウェア・テービス・ システム (SSS) の概念を説明するための図で ある。図において、Pはソフトウェア 再刊者・、 P「は有値ソフトウェア (Pragras Praduct)、 P「D」はソフトウェア 医有データ、USER I Dは利用者型有データ、CHECKは利用可容相 定手段、SHは利用ソフトウェア 原思格納予段、 DPSはデータ展型システム、SSUはソフトウ エア・サービス・ユニットである。

ソフトウェア権利者Pはソフトウェア固有デー タPID1を含めた形で有償ソフトウェアPPを

# 特開平4-64129 (3)

提供する。ユーザのデータ処理システムDPSで 経由する機に構成してあり、そのソフトウェア・ サービス・ユニットSSUには利用者固有データ USERIDが搭納されている。有償ソフトウェ 以内または利用可能時間以内か否かなどのチェッ クである。もし、OKであればその旨が図示され めデータ処理システムDPSのオペレーティング ·システム(以下OSと略す。)に通知されると ともに、利用ソフトウェア輝厚格納手段SHに利 有データPIDIが指納される。もし、OKでな ければ、利用できない旨の姿勢がデータ処理シス テムDPSのOSになされる。

け その右尾ソフトウェアPPを利用する際にけ **必ずソフトウェア・サービス・ユニットSSUを** ア P P の利用要求が生じると、利用可否判定手段 CHECKは、利用者固有データUSBRIDに 基づいて、指定されたソフトウェアの利用可能性 をチェックする、例えば、管格の有無、その使用 料金がそのユーザに許容されている利用可能金額 用者間有データUSERID及びソフトウェア間

ムを管理する管理組合のSS協会、3-I~3nは有様プログラムに関する実施があった時にそ の対価を受領する権利のあるプログラム権利者 (複数権利者であった時は、その配分率情報も記 入しておく、)、 4 3 ~ 4 2 は有信プログラムで、 4 a と 4 b はプログラム権利者 3 - 1 が作成した もの、4 x と 4 z はプログラム権利者 3 - n が作 成したもの、5と6は有償プログラム、7は中央 処理システム。8はソフトウェア・サービス・ユ ニット (SSU) 、9は利用者固有データ格納手 段の一部で利用者識別符号を格納するユーザ識別 符号メモリ、10は有償プログラムの利用可否を 料定する利用可否料定手段である利用可否料定処 理部、11は利用者間有データ格納手段の他の一 部で連貨紀界(S. ¥又は£など)を含めた利用 可能金額メモリ及び利用ソフトウェア履歴格納手 段を含む利用プログラム履歴メモリ、12は利用 プログラム難歴メモリ11の内容の入出力を処理 する入出力処理部、13は中央処理システム7に おけるOS部、14は磁気ディスク装置、15は

この利用ソフトウェア摩瑟核納手段SHの内容 は、ソフトウェア権利者Pが認識可能であるとと もに、終利用ソフトウェア履歴格納手段SHの内 容により、たとえばソフトウェア利用料金をソフ トウェア権利者別に求めることが可能となる。

本発明によれば、有償ソフトウェアPPについ ての利用状況がソフトウェア権利者Pに把握可能 となるので、その利用状況に見合った割合で利用 料金の徴収が可能となり、ソフトウェアの入手費 用を安くしておくことで、利用者であるユーザは 種々のソフトウェアを試用可能となり、且つ良い ソフトウェアだけを利用してゆくことが可能とな る。これにより、粗悪ソフトウェアは利用されな くなるし、良いソフトウェアはより頻繁に利用さ れるようになるので、ソフトウェア権利者Pは益 々良いソフトウェアを提供しようと競い合うこと FtZ.

銀2回は、本発明が適用される実施例である。 関において、1はユーザにおけるデータ処理シス テム、2は有償ソフトウェアである有償プログラ

プリンタ、16はキーボード、17は妻示装置で ある.

さて、第2回のシステムにおいては、まずプロ グラムを作成し、そのプログラムを有償プログラ ムとして、一般に利用させ、且つその利用料金を 確実に同収しようとますプログラム権利者は S S協会へ行き、その利用料金の振り込み先口座名 を登録し、プログラム権利者職別符号(以下プロ グラム権利者「Dと称す。」を受け取る。協会で は、各プログラム権利者に対して、異なったプロ グラム権利者「Dを付与する。この行為は例えば、 第2図の窓口Wで行われ、管理簿NTで管理され る。プログラム権利者3-1は例えばP1という プログラム権利者「Dが付与されているものとす

プログラム権利者Plは今、有償プログラム4 aと4bを作成したとする。このプログラムに上 記プログラム権利者IDであるP1、プログラム のバージョン(版)及び利用料金等のプログラム 固有データをプログラム権利者は付与し、カセッ

# 特開平4-64129 (4)

ト型の超気テーツ等の記憶媒体に指動し、原環販 光常しくは選信販気等でプログラムの配名を行う。 別論オンラインで顕縁疑曲での配名も可能である。 一方、ユーザは関本の雑誌を原版等で、自分の 日的にあったプログラムを探す。そして、目的の プログラムがSS協会のメンバが作成したもので あり、数を図の4まだったとすると、協プログラムを保証実施または無料で取得する。ユーザのデータ制度システムにはそのデータ数度シストといる。 にSS協会2の登録を受けたプログラムを乾度す るための翻構として、ソフトウェア・ラービス・ ユニュト8がインストールされていなければなら

このソフトウェア・サービス・ユニット 8 には、 ユーザ酸剤符号 パモリタからのデータと、利用さ れる有質アログラムに付わされたプログラム圏ボ データ及び利用プログラム版歴パモリの内容をチ ェックし、利用可可を利取ます。利用可否制定処理 向方に関し、プログラム展歴メモリ11の 内容に関し、プログラム科用及整を出力したの、 利用可能金額を更新したりする人出力処理部12 を構えている。この人出力処理部12は、各ユー デにより額々の形態をとることが可能であり、オ ンラインで置接離れた場所にあるファイルに受け するものや、外部記憶媒体、例えば磁気カードや マイタロ・プロセッサを中に震えた1Cカードな どでも良い、その利用形態により、種々のソフト ルェア・サービス・ユニット8分件をし得る。

データ処理システム10枚回プログラム5を利用する時、つまり、ジョブ制御言語の解説結果で はソフトウェアの利用をOS部13が検出する をの省がソフトウェア・テービス・ユニット8に 通知される。これは、特権制的込みと同等の制期 で良い、ソフトウェア・テービス・ユニット8に 利用プログラム履展メモリ11中の利用可能会 を読み出すと共に、部有関プログラム6内にある プログラム関系データからの利用料金を求める。 この利用由金と上利用可能も動から後にある。 プログラムで表し、その結果が、まだったら、その プログラムは利用不確である。。その音がOSも、その

□ 3 に通知され、例えば、システムメッセージ 「プログラム4 a は残高が無いので利用出来ません」が表示装置で「7 に表示される」(後述の如く、 の場合でも条件付きで利用可とすることも可能 である。)

逆に、上記利用可能金額から利用料金を減じた 結果が実立なかったら、該域した値を利用アログ ラム度型・モリの利用可能金額の記に付けられている するとともに、そのフログラムに付けられている 会、及びニーザ展別符号ノモリにあるユーリーに 会の人のフログラムを受けませない。 行物を同じく利用アログラム度型メモリーにでう の利用別額として格論する。の論、そのプログラ な情報ではあるがプログラム利用状況を把握する ためのデータとして利用な値があり、利用フログ カム度型メモリ1・に格納される。そして、OS 配13に対して、処理の執行を変す。

以下、同様に処理が進められる。従って、利用 プログラム履歴メモリ 1 1 には常に残金として利 用可能金額が記されていると同時に、 ブログラム 権利者『D毎にどのユーザ戦別符号のユーザが幾 ら支払うべきかが記されていることになる。

本システムにおいては、利用プログラム関係メ モリ11の利用開展データが結前される領域は所 定量または所定額となっており、協規界を結太た を立ても処理が必要となる機構成してある。実施 の場合等、途中でもの利用成分を53協会、 がようでは、10の利用プログラム度 理解によりである。この利用プログラム度 理解によりでの額条外部より増加可能としている。 銀行オンライン方式と関係の構成または上述の「 Cカードのに関係されている料金 分を増加きせる構成をとり得る。

プログラム協有データとして特的データを含め ることが本発明で可能となる。この場合、上記利 用可否判定処理部10はプログラム固有データの 中に特約データが記入されていると利用者固有デ

# 特開平4-64129 (5)

-- 夕に利用特約コードが有る場合のみ利用可と剣 定する。これは、プログラム権利者が特に特定プ ログラムについては、その利用者を把握しておき たい時に便利である。利用特約コードを利用者が 得るためには、利用者はSS協会と特約をする必 要があり、特約をするためには当然のこととして 利用者の名前などがSS協会に登録されるので、 プログラム権利者がその名前等を把握するのは容 島である。また、その特約内容として報告義務を 課する様にして、例えば、SS協会へ報告するの をやめ、下紀の如き報告に対する所定割引きによ ってもうけることよりは、プログラム作成者へお 金が支払われることがないようにすることを選ぶ というライバルへの不正行為のような。ダンビン グ類似行為を防止したりすることも可能となる。 本システムでは、利用プログラム履際メモリ 1 1 の中の利用明細をSS協会が知ることがその 利用されたプログラムのプログラム権利者へ料金 10 5年8 - 一 学に選択するという手段を抱じてある。従って、ユーザとしては、報告した方が自分の利益になるので、税とは報告をすることになり、アログラム権利をは確実にその利用量を限収することが可能となる。第2 図では、報告を受けたS S協会とは、プログラム権利率1 Dで管理簿NTを参加し、その対応した新り込み先口度へその料金を新り込むという処理を行う。

ICカードを用いた場合でも全く同じであり、 用味み1 にカード及び飲金したい1 Cカードは同 とくSS協会へ届けられる様考えられている。即 5、SS協会をは、1 Cカードルを考またに近代 賃金額を定じ、1 Cカードルでは 1 0 %及び残金としての利用可能金額とを足知し ている。このよりにすることで、大部分の1 Cカー ド利用者は、たと大残金が0であろうとも、 減入価格の10 %が接げされるよめに、必ず1 Cカー の1 Cカードは様なるカードだけでなく、総括的

価値を有しているものであり、それ自体が通貨の 代用として社会に流通し得るものでもある。 I.C カードを受け取ったS.S.協会での処理は上述と同様の処理を行う。

支払いをする上で必須である。実現方法として、

利用明細の報告があった場合、その内の例えば

様の処理を行う。 逆に、カードの現金化を行わず、次のカード又 はそのカード自身に金額移算のみを許すようにす れば、カードの残骸変遣に対する助産機構の重要 性を、現金で轉算する場合より旅くできる。

従って、プログラム権利者は単にプログラムを ユーダに関した後は、所定の優行に利用料金が展 り込まれるのを持っていれば長い、更に、社会に 君しデッド・コピーという不正を行うものがいれ ば、彼のピープログラムには、オリジナルなプロ グラム権利等のログラム権利等1 Dが入ってお おの口板に振り込まれることになり、「塚天飲 盅」という有度プログラムシステムが実現する。 そして、他人のプログラムを複写して、自分の そして、他人のプログラムを複写して、自分の このでは、アログラムシステムが実現する。

そして、他人のアログラムを復写して、目分の アログラム権利者コードを付与する不当な取引が 存在しても、その履歴が把握可能となり、損害略 賃額が明確になり得るので、その点でもメリット がある。

第3回は、本発明の実施例であり、前図と同記 冬のものは、前図と幅じものを示し、11aは過 貸曲的も会む利用可能会額を格納する残高ノモリ、 1 1 b は利用明朝メモリ11 c への書込み位置を 示すポインタ・メモリ、21はプログラム権利者 ID21a、プログラム番号やその販数等のプロ グラム郷駅1 D 2 1 b. その利用料金データ21 c、 利用状況や特約データ等で料金を決める割引 率データ2 1 d 、等を格納するプログラム·デー タ・メチリ 22は割引机理部、23は残高があ ることをチェックする残高チェック処理部、24 はポインタ・メモリの示す値が所定値以上か否か を判定する利用明細メモリ領域チェック処理部。 25は残高メモリに格納されている残高でプログ ラムを利用できるか否かをチェックする利用可能 性チェック処理部、26は残高メモリ更新処理部、 27はポインタ・メモリの内容を+1するポイン 夕更新処理部、28は利用明細メモリ11cへの

# 特開平4-64129 (6)

審込み処理制、29はOSへのOS広宅処理制、
30は利用列解ノモリ11にOアクモス値重を削削するアクセス側面削、31はユーザのチェック を行うユーザ・チェック処理器、32はキーボードよりの指示で残高メモリ11aへの増分をその 乗当核をチェックした上でフェッチレでくるため の増分フェッチ処理機、33は投稿メンチリ11a への加減投資紙、34はポインクがOより大小でか を検出するポインク様チェック処理解、35は 利用プログラム理度メモリ11の機み出し処理解、 36は外側のの転送処理解、37はポイングを一 1するポインタ検案処理機がある。

ソフトウェア・サービス・ユニットSSUは、
3大処理に分けられる。その1は有償プログラム
の利用時の処理、その2は残高メモリ11。0内 客を増加する処理、その3は利用プログラム環歴 メモリ11の内容を分解へ転送するための転送処 借である。それらを観次数別してゆく。

キーボード 1 6 よりの指示でまず残高メモリ 1 1 a が残高チェック処理師 2 3 でチェックされ。 負 (特別な処理形態を考えることも可能だが未染 あり得ない)または0の時は「残高無し、ロメッ セージが表示装置17にま示される。それ以外の 物、次にボインタ・ノモリ116の内容がチェッ クされ、MAX値の超過有無が関べられる。MA X値として、利用可報の記載や不項目数、又は、 利用された金板で35端かへ報告ま光下の累計を 即いることが定さる。MAX値を超過してい る時、「利用明報ノモリが不足しています。一度、 利用明報をSS協会・起送して下さい。(又は、 1 Cカードを差し代えてきい。)」なるメッセ 一ジを表示装置17に表示する。

ポインタ・メモリ II もの様、即ち、配敷体み 項目数が所定のM A X 後以内であれば、次に、ア ログラム・データ・ノモリ 2 I より利用料金デー タ2 I cと割引率データ 2 I は 及びユーザ機別符 号メモリ9の情報を用いて、割引起運動 2 2 は料 用料金を取る。例えば、特定の資格をする人 は特別割引きにしたりする設備であり、所定回数 には新別額目をしても変換にしたり、まとは無料

この割引処理部の出力が即ち、そのプログラム を利用した時の料金を重味している。その値を用 いて、利用可能性チェック処理能とうは摂高メモ り 11 aの値から到別処理能の出力値を取じ、 の総長が食か否かをチェックする。食であれば、 「授高が不足しています。」なるメッセージを要 スーポリエトに表示する。食でない時には、促高メ モリ更新処理部26が残高メモリ11 aの値でし でした結果に更新し、ポインク更新処理部27 a。 で、ポインタ・メモリ11 bの内容を十 1 する。 そして、書込み処理部28は利用明編メモリ11 cに、ユーザ識別符号、プログラム権利者ID 21 a. プログラム識別 | D 2 1 b. 通貨単位を 含めた料金等を格納する。ポインタ・メモリ11 bはアクセス制御部30に対して新格納場所をポ イントしており、その新格納場所へ上記データは 格納されることになる。その後、OS応答処理部 29は05部13に対して利用可能を指示する。 尚、上記実施例では、残高メモリ!1aは利用 された分だけ直ぐに減じ、常に利用可能な金額を 表示している例で説明したが、イニシャル値を格 納して、その値を利用明細メモリの内容が外部へ 出力されない限り変更せずにそのままにしておき。 強高を問われた毎に、該イニシャル値から利用明 個メモリにある明報の合計を差し引くという処理 を行う形態にしてもよいのは勿論である。

次にその2としての処理を散明する。 キーボード18よりの指示でまずユーザ・チェ ック処理部31が動作する。ここでは、これから の処理を行う者が、正当であることをチェックす

# 特開平4-64129 (7)

る。(この個人認証処理は、本税明では補助したが、その1の処理及びその3の処理で採用可能のものである。) 簡単には、キーボード16からの他にコードとユーザ曲別対等リモリリの内容とが不廃しないか否かをチェックする。 矛盾していか 活が、「解証コードを入れ返して下さい。」なる皆のメッセージを表示装置 17に表示する。 矛盾のような一ジを表示装置 17に表示する。 矛盾へき 残るをフェッチする処理を行う。これは、オンティンでセンタより所定の解等チェックを交わした 後、キーボードから指やすべき残离を得てもよいし、入出力処理部12に接続された10カードより得てもよい、

得られた増やすべき残高は加算処理部33にて 残高メモリ11aの内容に加算され、再び残高メ モリ11aに結論される。

次に、その3の処理について説明する。

キーポード 1 6 からの指示でまず、ポインタ・ メモリ 1 1 b の内容がポインタ値チェック処理部 3 4にてチェックされる。 0 より大きくない場合 は、「利用明細メモリの転送は完了しました。」 なるメッセージを表示装置17に表示する。日よ り大きい場合、読み出し処理部35は該ポインタ ・メモリ11bで指定されている領域の利用明細 メモリ11cの内容を読み出し、転送処理部36 はその内容を入出力処理部12により、オンライ ンでセンタであるSS協会へ通知する。ICカー ドの場合であれば、このICカードへの記帳処理 がなされる。そして、次にポインタ被算処理部 37はポインタを一1し、再び制御をポインタ値 チェック机理部34へ移す。ポインタ値チェック 処理部は0より大か否かをチェックし、0より大 きくない場合は、その旨を表示装置17に表示す る。この様にして、ポインタ・メモリ11bの内 穿が 0 になる迄処理は繰り返される。その結果と して、利用明細メモリ11cの内容はすべてSS 佐会へ通知されることになる。

上記の様な構成にしたことにより、残高メモリ 11aが0になる前でもSS協会へその利用明細 メモリが通知されるので、金額が残高メモリ11

aに結約されても、利用明細への配入量は固定で きるので、たと大量者で利用明細が失われても、 被害は小さく智めることができる。更に、ユーザ 意別特等により、利用明媚メモリリ議会テェック処 環部24でのMAX値を動的に変更する様にすれ ば、信用度の高いユーザに対しては、その利用明 回の報告はより現間の単位とし、信用度の能いユ ーザはその利用明細の単位とし、信用度の能いユ もなら利用明細の単位となる。

係4回は、本発列の他の実施例であり、図において、配図と同比号のものは前回と同じらのを示し、37 it主記憶数度、38 は中央共程数度、43 itナル大和製造を、41 it I Cカード・リーダ、42 it I Cカード、43 itナイクロ・プロセッサ、44 it マイクロ・プロセッサ、44 it マイクロ・プロセッサ、45 it 人出力が「ログラムが協動された尼PROM(イー・ビー・ロム)、45 it 人出力ボート、46 it 内部パスである。

動作は、前辺と全く同じであり、ただメモリが 内部になく、外付けになっている点が異なるだけ である。従って、有値プログラムが利用可能か否 かは1 C カード 4 2 内の残离メモリ 1 1 a を用い てチェックされ、O K ならばマイナスの更新処理 がなきれ、且つその利用明細が利用明細メモリ 1 1 c に格軸される。

但し、料金の支払いについては、まずユーザは 所定の3 5 協会の代理原序で開入をする。無人の 筋の価格に応じた会類が残実ノモリ 11 a c 格納 されている。使って、ユーザはその I C カー I 4 2 を利用可能金額だけ利用すると、その I C カー ドを3 協会に減ける、すると、その 医海メモ リ11 a c 探漢がかればその金額と、利用した金 額に対して 1 0 外の払い戻し金額とを合わせて得 ることが可能となっている。故に、S 5 協会では、 技変にアコゲラム 権利者に対してその利用料金を 支払うことが可能となっている。故に、S 5 協会では、 技変にアコゲラム 権利者に対してその利用料金を 支払うことが可能となる。

また、! Cカードの中のBPROMに残高メモ リ111 aの内容を増加する方向の処理を行えない 様なプログラムを格納したり、プログラム関有デ ータが勝手に変更されないように該データを暗号

## 特開平4-64129 (B)

化してプログラム中に分散して配置し、ICカー ド中に設けたキーで該暗号を解くようなプログラ ム本結論したりしておけば、それだけ I C カード の不正使用は減ることになる。

尚、上記全文における利用者職別符号は、利用 者が割引等の、利用者の身元に依存する特権を得 たいとき、または1個のソフトウェア・サービス ・ユニット (SSU) を用い、複数の支払元の利 用者がプログラムを利用するとき以外には、必ず しち必要では無い。利用者義別符号が利用明朝メ モリ11cに格納されなければ、その利用者固有 の割引等を受けられない反面、利用明期がSS嶐 会に報告されてもその利用者が知られないので、 利用者のブライバシィは完全に保たれる。

また、上記実施例では残高メモリが"0"の時 には、処理装置が動作しない例を用いたが、残高 が少なくなってきたらその旨の表示を出す方式や。 所定金額迄は警告を要示しつつ負を許し、該負の 彼を明に触えたらソフトウェア・サービス・ユニ ットの基本部分を破壊し、以後、ソフトウェアの

サービスを受けられない様にしてしまう方式も考 えられる。こうすることで、即停止の心配という 心理的パリアを除くことが可能となる。

さらに、ソフトウェアを使用するたびに、コイ ン控入等、自動的に入金情報を残高として格納す る方式も可能である。

また、ソフトウェア・サービス・ユニットは、 選索のOSとデータ処理システムにおいて共存す ることも可能であり、既存システムにこのソフト ウェア・サービス・ユニットを組み込むことが可 能であるので、普及ということにも効果がある。 また、プログラム登録データが勝手に変更され ることを防ぐために、有償プログラムを暗号化し ておき、その暗号を解くためのキーをICカード 山に借えることも可能である。

また、ICカードにおいても、その内容をSS 協会に提出して再利用可能な如く構成することも、 FPROMの使い方次第で可能である。

更に、本発明は、有償プログラムを例にして説 明したが、ソフトウェアの有償サービス・例えば

電波による有價面像サービス、ビデオカセット。 ルバ 有信情報提供等によれた人権用可能であ š.

#### (8) 発明の効果

以上述べた様に、本発明によれば、ソフトウェ アの利用状況に関してソフトウェア権利者は確実 かつ容易に把握することが可能となり、ソフトウ ェア権利者の権利の保護を関りつつ多様な形態で のソフトウェアの利用を促進することができる。

4. 図面の簡単な説明

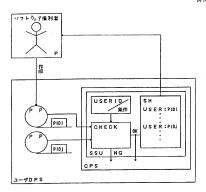
の他の実施例である。

第1回は本発明の概念を説明するための図、第 2 図と報3 図は本発明の実施例、第4 図は本発明

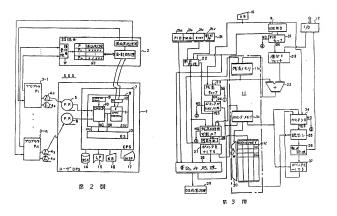
図において、1はデータ処理システム、2はS S協会、3-1~3-nはプログラム権利者、5 は有償プログラム、8はソフトウェア・サービス ・ユニット、9はユーザ識別符号メモリ、10は 利用可否料定処理部、11は利用プログラム履歴 メモリ、11aは残离メモリ、11bはポインタ メモリ、11cは利用明細メモリ、12は入出 力処理部、16はキーボード、17は表示装置。 21はプログラム・データ・メモリ、25は利用 可能性チェック処理部である。

特許出職人 化 彈 人 弁理士 長谷川 文膺(外1名)

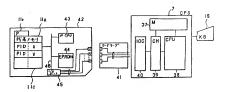
# 特開平4-64129 (9)



第1図



-195-



第 4 図